06-19943 √

Jan. 28, 1994 L6: 3 of 4 ELECTRONIC VOTING SYSTEM

INVENTOR: ATSUSHI FUJIOKA, et al. (1)

ASSIGNEE: NIPPON TELEGR & TELEPH CORP <NTT>, et al. (20)

APPL NO: 04-170899 DATE FILED: Jun. 29, 1992

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

ABS GRP NO: P1731

ABS VOL NO: Vol. 18, No. 232 ABS PUB DATE: Apr. 27, 1994 INT-CL: G06F 15/28; G07C 13/00

ABSTRACT:

PURPOSE: To obtain a safe and fair electronic voting method capable of holding privacy by ciphering the contents of a vote to form a voting sentence and transmitting a disturbed voting sheet with a signature to an election supervisor.

CONSTITUTION:Respective voter devices 100 for T voters Vi are connected to an election supervisor device 200 through a register communication line 400 and connected also to a totalizer device 300 through an anonymous communication line 500. The device 300 opens a table 600 for the contents of votes. The device 100 is constituted so as to access the table 600. Since a voting sentence disturbed the contents of a vote by a random number, an election supervisor A and a totalizer C can not find out the contents of the vote

from the disturbed voting sentence and unsigned voting is also guaranteed. Since a formal objection claiming a valid voter Vi is shown only by transmitting the ciphered voting sentence and the signature of the supervisor A to the totalizer C, it can be executed without clarifying the contents of the vote.

(19)日本国特許庁(JP)

四公開特許公報(A)

FΙ

(11)特許出願公開番号

特開平6-19943

(43)公開日 平成6年(1994)1月28日

(51)Int.Cl.⁵

識別記号

庁内整理番号

G 0 6 F 15/28

B 7052-5L

G 0 7 C 13/00

B 9146-3E

技術表示箇所

審査請求 未請求 請求項の数2(全 9 頁)

(21)出願番号

特願平4-170899

(22)出顧日

平成 4年(1992) 6月29日

(71)出願人 000004226

日本電信電話株式会社

東京都千代田区内幸町一丁目1番6号

(72)発明者 藤岡 淳

東京都千代田区内幸町1丁目1番6号 日

本電信電話株式会社内

(72)発明者 岡本 龍明

東京都千代田区内幸町1丁目1番6号 日

本電信電話株式会社内

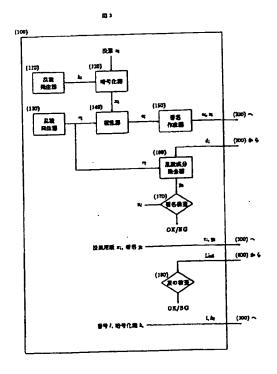
(74)代理人 弁理士 草野 卓

(54)【発明の名称】 電子投票方法および装置

(57)【要約】

【目的】 匿名性を保持し、安全、公平な電子投票方法 および装置を提供する。

【構成】 投票者Vi が投票内容vi を乱数成分ki により暗号化し、乱数成分ri により攪乱して投票文ei を作成し、ei に署名si を付してこれを選挙管理者Aに送信し、選挙管理者Aは署名si に基づいて投票者Vi の正当性を認証した後に、投票文ei に選挙管理者Aが署名di して署名di 付き投票文を投票者Vi に返送し、投票者Vi は選挙管理者A署名付き投票文xi、yi を求めてこれを集計者Cに送信し、集計者Cは受信とた投票文が選挙管理者Aによって署名されていることを確認した後に投票文を暗号化されたまま一覧公開し、投票者Vi は自己の投票文が登録されている場合は暗号化に使用した乱数成分ki を集計者Cに送信する一方、登録されていない場合は集計者Cに送信する一方、登録されていない場合は集計者Cに対して異議を申し立て、集計者Cは投票内容を集計する電子投票方法および装置。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 投票者が投票内容を乱数成分により暗号 化し、乱数成分により攪乱して投票文を作成し、これに 署名を付して選挙管理者に送信し、選挙管理者は付加さ れた署名に基づいて投票者の正当性を認証した後に、投 票文に選挙管理者が署名して選挙管理者署名付き投票文 を投票者に返送し、投票者は選挙管理者署名付き投票文 を求めてこれを集計者に送信し、集計者は受信した投票 文が選挙管理者によって署名されていることを確認した 後に投票文を暗号化されたまま一覧公開し、投票者は公 開された投票文の一覧表に自分の投票文が登録されてい ることを確認した場合は暗号化に使用した乱数成分を集 計者に送信する一方、登録されていない場合は集計者に 対して異議を申し立て、集計者は投票文から全ての投票 内容を取り出してこれを集計する電子投票方法。

【請求項2】 乱数発生器を使用して生成した乱数成分 を入力して投票内容を暗号化する暗号化器、乱数発生器 を使用して生成した乱数成分を入力して攪乱された投票 文を作成する攪乱器、攪乱器が作成した投票文を入力し てこれに署名を付して選挙管理者装置に送信する署名作 成器、選挙管理者署名付き投票文を入力してこれから乱 数成分の影響を取り除いて暗号化された投票文の署名情 報を求める乱数成分除去器、署名情報を確認する署名検 査器、暗号化された投票内容および署名情報を集計者装 置に送信する装置、自己の投票文が表に存在することを 確認したことに基づいて暗号化に使用した乱数成分を集 計者装置に送信する装置より成る投票者装置を具備し、 投票者確認のなされた攪乱された投票文を入力して選挙 管理者署名付き投票文を作成してこれを投票者装置に返 送する署名作成器より成る選挙管理者装置を具備し、 署名付き投票文をに入力して投票文が選挙管理者装置に より署名されていること確認する署名検査器、投票文を 表にしてこれを周知せしめる表作成器、投票文を集計す る集計器より成る集計者装置を具備する、

ことを特徴とする電子投票装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】この発明は、電子投票方法および 装置に関し、特に、電気通信装置を介してアンケート調 査その他の投票を実施する場合に、安全で、かつ、公平 な無記名投票を実施することができる電子投票方法およ び装置に関する。

[0002]

【従来の技術】無記名投票は、投票者と投票内容の対応 を秘密にすることができ、個人の思想信条に関するプラ イバシーを守るのに適しているので、電子会議およびC ATVの如く双方向電気通信装置を採用している場合の アンケート調査その他の調査、投票に利用することがで

つ、公平な無記名投票を実施するには、投票者の偽装、 二重投票、投票文の盗聴に伴う投票内容の漏洩その他の 不都合を防止する必要がある。これら不都合を解決する 方法としてディジタル署名を採用した電子投票方法が提 案されており、これには、例えば、太田和夫:"単一の 選挙管理者を用いた電子投票方式"、昭和63年電子情 報通信学会春季全国大会、A-294(昭63-3)が ある。

2

[0004]

【発明が解決しようとする課題】しかし、この方法には 解決されるべき課題が内存している。先ず、選挙管理者 が不正を行った場合、投票者がこれに異議申立を行うに は投票者の投票内容を公開することが必要であり、これ は投票者のプライバシーを侵害する。

【0005】また、選挙管理者には匿名の形で投票が集 まるが、その内容は全て選挙管理者には可読であるの で、例えば、投票の途中経過を投票者に漏洩することに より選挙結果を左右することが可能である。この発明 は、プライバシーを侵害されることなく異議申立をする ことができると共に、集計の途中経過が投票に影響を及 ぼす余地のない安全、かつ、公平な電子投票方法および 装置を提供するものである。

[0006]

40

【課題を解決するための手段】投票者Viが投票内容v i を乱数成分ki により暗号化し、乱数成分ri により 攪乱して投票文ei を作成し、これに署名si を付して 選挙管理者Aに送信し、選挙管理者Aは付加された署名 si に基づいて投票者Vi の正当性を認証した後に、投 票文ei に選挙管理者Aが署名di して選挙管理者A署 30 名d: 付き投票文を投票者V: に返送し、投票者V: は 選挙管理者A署名付き投票文xi、yiを求めてこれを 集計者Cに送信し、集計者Cは受信した投票文が選挙管 理者Aによって署名されていることを確認した後に投票 文を暗号化されたまま一覧公開し、投票者Vi は公開さ れた投票文の一覧表に自分の投票文が登録されているこ とを確認した場合は暗号化に使用した乱数成分 ki を集 計者Cに送信する一方、登録されていない場合は集計者 Cに対して異議を申し立て、集計者Cは投票文から全て の投票内容を取り出してこれを集計する電子投票方法を 構成した。そして、乱数発生器110を使用して生成し た乱数成分kiを入力して投票内容viを暗号化する暗 号化器120、乱数発生器130を使用して生成した乱 数成分ri を入力して攪乱された投票文ei を作成する **攪乱器140、攪乱器140が作成した投票文ei を入** 力してこれに署名si を付して選挙管理者装置200に 送信する署名作成器150、選挙管理者署名付き投票文 を入力してこれから乱数成分の影響を取り除いて暗号化 された投票文の署名情報yi を求める乱数成分除去器1 60、署名情報yi を確認する署名検査器170、暗号 【0003】双方向電気通信装置において、安全で、か 50 化された投票内容xi および署名情報yi を集計者装置 300に送信する装置、および自己の投票文が表に存在することを確認したことに基づいて暗号化に使用した乱数成分kiを集計者装置300に送信する装置より成る投票者装置100を具備し、投票者確認のなされた攪乱された投票文eiを入力して選挙管理者署名付き投票文を作成してこれを投票者装置200に返送する署名作成器230より成る選挙管理者装置200を具備し、署名付き投票文をに入力して投票文が選挙管理者装置200により署名されていること確認する署名検査器310、投票文を表600にしてこれを周知せしめる表作成器320、および投票文を集計する集計器340より成る集計者装置300を具備する、電子投票装置をも構成した。

[0007]

【実施例】この発明の実施例を図2を参照して説明す る。この発明は、先ず、投票者Vi が投票内容vi を乱 数成分ki により暗号化する。投票内容を暗号化した上 に、更にこれを乱数ri により攪乱して投票文eiを作 成する。投票内容を暗号化した上に更に乱数で攪乱した 結果ei に署名siを付してこれを選挙管理者Aに送信 する.選挙管理者Aは付加された署名si に基づいて投 票者Viの正当性を認証した後に、投票文eiに選挙管 理者Aが署名di して選挙管理者A署名di 付き投票文 を投票者Vi に返送する。投票者Viは選挙管理者A署 名付き投票文から乱数の影響を取り除いて署名付き投票 文xi、yi を求め、これを集計者Cに送信する。集計 者Cは受信した投票文が選挙管理者Aによって署名され ていることを確認した後に、投票文を暗号化されたまま 一覧公開する。投票者Vi は公開された投票文の一覧表 に自分の投票文が登録されていることを確認した場合、 暗号化に使用した乱数成分kiを集計者Cに送信する。 ,もし、登録されていない場合は、集計者Cに対して異議 を申し立てる。集計者Cは投票文から全ての投票内容を 取り出し、これを集計する。

【0008】上述の通りであって、投票文は投票内容を 乱数により換乱してあるので、選挙管理者Aおよび集計 者Cは攪乱された投票文から投票内容を求めることがで きず、投票の無記名性も保障される。そして、異議申立 に関しても、自分が正当な投票者Viであることは暗号 化されている投票文および選挙管理者Aの署名を集計者 40 Cに対して送信することのみにより示すことができるの で、投票内容を明らかにすることなくして異議申立を実 施することができる。また、集計者Cには暗号化された 投票内容が集まるので、投票中にその途中経過は明らか になず、公平な投票方式であると言うことができる。即 ち、この発明は従来より指摘されていた異議申立時のプ ライバシーの侵害および途中経過の漏洩による投票への 不正な影響を防止することができるものである。

【0009】この発明の具体的実施例を図1を参照して 10よりランダムに選ばれた乱気成分 ki を 説明する。図1(a)はこの発明の全体構成を示す図で 50 号化器120により暗号化し、投票用紙 xi

ある。図1(b)は投票後の投票内容の一覧を示し、図1(c)は集計後の投票内容の一覧を示す。ここで、T人の投票者Viそれぞれの投票者装置100は、それぞれ記名通信路400を介して選挙管理者装置200に接続すると共に、匿名通信路500を介して集計者装置300に接続している。集計者装置300は投票内容の一覧表600を公開する。投票者装置100はこの一覧表600にアクセスすることができる様構成されている。図2はこの発明の通信シーケンスを示し、図3は投票者装置100を示し、図4は選挙管理者装置200を示し、図5は集計者装置300を示す。

【0010】ここで、これらの図を参照して、投票者Viが投票内容viを選挙管理者Aの承認を得た後に集計者Cに対して投票する場合について説明する。ここで、簡単のために、以下の記法を採用する。

 $x=\xi(v,k)$: 暗号化関数(メッセージv、乱数 成分k)

 $v = \rho$ $(x \setminus k)$: 復号化関数(暗号文 $x \setminus A$ 数成分k)

0 s = σ_i (m) : 投票者V_i の署名作成関数 (メッセージm)

m=ζ_i (s) : 投票者V_i の署名検証関数(署名s)

s = σ_A (m) : 選挙管理者 A の署名作成関数 (メ

ッセージm) m=とa(s) : 貰

m=ζa (s) : 選挙管理者 A の署名検証関数(署

名s)

 $e = \omega_A$ (m、r): 攪乱関数 (メッセージm、乱数r)

30 y = δ_A (d、r): 乱数成分除去関数(署名d、乱数 r)

選挙管理者Aの署名関数(σ_A、ζ_A)は、乱数による 攪乱(ω_A)および乱数成分除去(δ_A)ができるもの とする。

【0011】この署名関数については、例えばRSA暗号の暗号化関数と復号化関数があり(Ronald Rivest, Adi Shamir, Leonard Adleman: "A method for obtaining digital signatures and public-key cryptosystes", Communications of the ACM, Vol.21, No.2, pp.120-126(Feb.,1978))、乱数による攪乱の手法についての詳細は、David Chaum: "Security without identification: Transaction systems to make big brother obsolete", Communications of the ACM, Vol.28, No.10, pp.1030-1044(Oct., 1985) に記述されている。

【0012】以下、投票の手順を示す。

Step 1 投票者Vi は、投票者装置100を介して投票の準備を次のように行う。

Step 1-1 投票者Vi は、投票内容vi を乱数発生器 1 10よりランダムに選ばれた乱数成分ki を使用して暗 号化器 120により暗号化し、投票用紙×i $x_i = \xi (v_i, k_i)$

を作成する.

【0013】Step 1-2 投票者Vi は乱数生成器130を使用してri を生成し、攪乱器140を用いて投票文

 $e_i = \omega_A (x_i, r_i)$

を作成する。

Step 1-3 投票者Vi は署名作成器150を使用して、 ei の署名si

 $s_i = \sigma_i \ (e_i)$

を作成し、ei、siを選挙管理者Aに送信する。

【0014】Step 2 選挙管理者Aは選挙管理装置20 0を介して承認手続を次のように行う。

Step 2-1 選挙管理者Aは、署名検査器 2 2 0を使用して、si とei を検査し、投票者Vi が有権者であることを確認する。もし、そうでなければ、選挙管理者Aは承認を拒否する。

【0015】Step 2-2 選挙管理者Aは、これ以前に投票者Vi が選挙管理者Aによる承認を受けているか否かを検査する。もし、既に承認を受けている場合は、選挙 20管理者Aは承認を拒否する。

Step 2-3 選挙管理者Aは、ei を署名作成器230に 通して署名di

 $d_i = \sigma_A (e_i)$

を計算し、eiに対する承認としてdiを投票者Viに 送信する。

【0016】Step 3 投票者Vi は投票者装置100を 介して、投票用紙とその署名情報を次のように作成す る。

Step 3-1 投票者Vi は、di とri を乱数成分除去器 30 160に入力して投票用紙xi の署名情報yi

 $y_i = \delta (d_i, r_i)$

を求める。

【0017】Step 3-2 投票者Vi は署名検査器170を使用して、yi が選挙管理者Aの署名であることを確認する。もし、不合格である場合、投票者Vi はei、diを示すことにより選挙管理者Aの不正を主張する。Step 3-3 投票者Vi は、xi、yi を集計者Cに集計者装置300および匿名通信路500を介して送信する。

【0018】Step 4 集計者Cは集計者装置300を介して以下のようにして票を収集する。

Step 4-1 集計者Cは集計者装置300および署名検査器310を使用してyiが投票用紙xiの署名であることを確認する。もし、合格ならば、集計者Cは投票リスト600に投票用紙xiとその署名yiを1、xi、yiと番号付けをして掲載する。

【0019】Step 4-2 全ての投票終了後、集計者Cは リストを公表する。このリストは全ての投票者Vi から アクセスすることができるものとする。 Step 5 集計者Cは集計者装置300を介して、以下のようにして開票を行う。

Step 5-1 投票者Vi は投票者装置100を介してリストに掲載された投票の数が投票者の数と一致するかどうかを検査する。もし、不合格ならば番号1と乱数ri を公表して選挙管理者Aの不正を主張する。

【0020】Step 5-2 投票者Vi は自らの投票用紙が 掲載されているか否かを検査する。もし、掲載されてい なければ、xi、yi を公表することにより集計者Cの 10 不正を主張する。

Step 5-3 投票者Vi は、番号 | と共に乱数成分ki 、 即ち | 、ki を匿名通信路500を介して集計者Cに送 信する。

【0021】Step 6 集計者Cは集計者装置300を介して以下のように集計を行う。

Step 6-1 集計者Cは乱数成分kiを使用して投票用紙 xiを復号化器330にて開票し、投票内容 vi を求め、投票 vi が正しい投票か否かを検査する。

Step 6-2 集計者Cは、投票vi を集計器340を使用 00 して集計し、その結果を周知するとともに、ki とvi をリストに追加する。

【0022】Step 7 投票者 V_i は投票者装置100を介して集計者Cの操作が正しいことを確認する。

[0023]

【発明の効果】以上の通りであって、この発明は、投票 内容vを暗号化して投票文xを作成するので、選挙管理 者Aおよび集計者Cは投票文から投票内容を求めること はできない。そして、投票者Vi は選挙管理者Aに攪乱 した投票用紙を署名付きで送信しているので、選挙管理 者Aが不正に投票文を混ぜて集計者Cに送信することは できない。これは、選挙管理者Aは不正な投票文に対す る署名を保持することができないからである。また、集 計者が投票内容を改竄しても、公開された投票内容の一 覧表を閲覧することにより投票内容の改竄を検出するこ とができる。即ち、自らの投票が表示されていないとき は、暗号化された投票用紙と選挙管理者の署名を公開 し、不正を主張すればよい。この際、公開は暗号化され たものを公開するので異議申立時のプライバシーは保証 される。この発明は、更に、投票内容を暗号化して送信 40 しているので、投票用紙の収集の際に集計者が途中経過 を漏洩して選挙に影響を及ぼすという不正を防止するこ とができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】この発明の全体構成を示す図であり、(a) そのブロック図、(b) は投票後の投票内容の一覧を示す図(c) は集計後の投票内容の一覧を示す図である。

【図2】この発明の通信シーケンスを示す図。

【図3】投票者装置のブロック図。

【図4】選挙管理者装置のブロック図。

0 【図5】集計者装置のブロック図。

7 【符号の説明】 170 署名検査器 100 投票者装置 200 選挙管理者装置 110 乱数発生器 230 署名作成器 120 暗号化器 300 集計者装置 130 乱数発生器 310 署名検査器

140 撰乱器

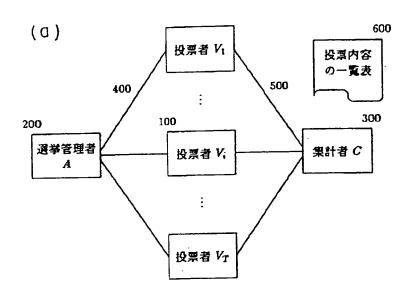
150 署名作成器

160 乱数成分除去器

· 320 表作成器 340 集計器 600 表

【図1】

図!



b)		r
0,	番号	投票内容 (付加情報)
	1	x_{j},y_{j}
	:	:
	l i	x_i, y_i
	:	:

(C)	番号	番号 投票内容 (付加情報)		
	1	x_j, y_j, k_j, v_j		
	1:	:		
	1	x_i, y_i, k_i, v_i		
	<u>:</u>	:		

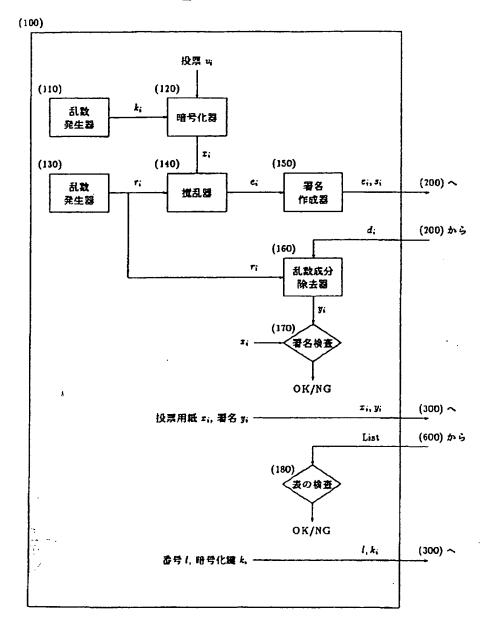
[図2]

図 2

選挙管理者 A (200)		投票者 V; (100)		集計者 C (300)
s; ≟ (;(e;)	e _i , s;	投票: v_i 鍵: k_i $x_i = \xi(v_i, k_i)$ 乱故: r_i $e_i = \omega_A(x_i, r_i)$ $s_i = \sigma_i(e_i)$		
$d_i = \sigma_A(e_i)$	d;	$y_i = \delta_A(x_i, r_i)$ $y_i \stackrel{?}{=} \zeta_A(x_i)$	x_i, y_i	,
			List	y; = (_A (z;) 表の作成
		表の検査		$v_i = \rho(x_i, k_i)$
		٠		% 31

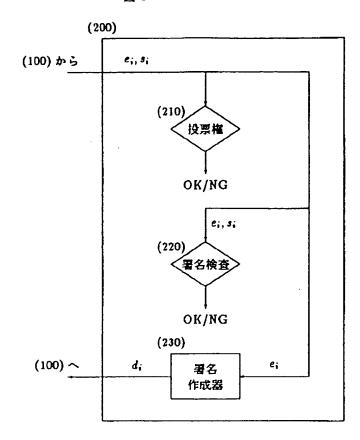
【図3】

図 3



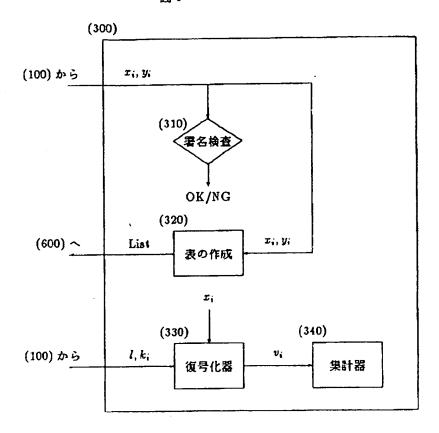
【図4】

図 4



【図5】

図 5



This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:
☐ BLACK BORDERS
☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
☐ FADED TEXT OR DRAWING
☐ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

OTHER:

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.